# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 11-161167 (43)Date of publication of application: 18.06.1999

(51)Int.Cl. G09C 1/00

H04L 9/08

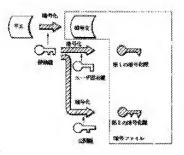
(21)Application number: **09-341951** (71)Applicant: **PUMPKIN HOUSE:KK** 

(22)Date of filing: 28.11.1997 (72)Inventor: SASAKI MINORU

# (54) DEVICE AND METHOD FOR CIPHERING AND RECORDING MEDIUM WHICH RECORDS CIPHERING PROGRAM

## (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To decode the ciphered sentence data, which are ciphered by a user, by a third party who is other than the user and is given a secret key. SOLUTION: Every time plain sentence data are ciphered, a throwaway key is generated. Then, the data are ciphered employing the generated key and ciphered data are generated. Then, the throwaway key is ciphered by a user intrinsic key and an open key and first and second ciphering keys are generated. Then, the ciphered data and the first and the second ciphering keys are stored in a ciphering file. When a user deciphers the ciphered sentence data, the user obtains the throwaway key by decoding the first ciphering key using the user intrinsic key. If the third party, who is given a secret key, decodes the ciphered sentence data, the party obtains the throwaway key by decoding the second ciphered key using the secret key. Then, using the throwaway key, the ciphered sentence data are decoded into the plain sentence data.



#### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出願公開番号

# 特開平11-161167

(43)公開日 平成11年(1999)6月18日

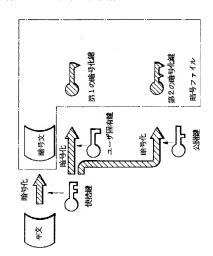
(51) Int.Cl. <sup>6</sup>	識別記号		FΙ					
G 0 9 C 1/00	630		G 0	9 C	1/00		6 3 0 Z	
							630A	
							630E	
H 0 4 L 9/08			Н0-	4 L	9/00		601Z	
							601A	
		審查請求	未請求	請求明	頁の数 9	FD	(全 6 頁)	最終頁に続く
(21)出願番号	特願平9-341951		(71)出願人 393009 株式会				プキンハウス	
(22)出顧日	平成9年(1997)11月28日				神奈川		市飯山1620番	地の1 アメニ
			(72)	発明者	佐々木	實		
			神奈川県厚木市飯山1620番地の1 アメ			地の1 アメニ		
					ティヒ	ル本厚	木717 株式会	社パンプキン
			ハウス内		内			
			(74)	代理人	弁理士	牛人	健司	

## (54) 【発明の名称】 暗号化装置およびその方法ならびに暗号化プログラムを記録した記録媒体

## (57)【要約】

【目的】 ユーザが暗号化した暗号文データをユーザ以 外の秘密鍵を寄託された第三者が復号できるようにす

【構成】 平文データを暗号化するごとに、使捨鍵を生成する。生成された使捨鍵を用いて平文データを暗号化し、暗号文データを生成する。使捨鍵をユーザ固有鍵はよび公開鍵で暗号化し、第1の暗号化鍵はよび第2の暗号化鍵を生成する。暗号文データ、第1の暗号化鍵はなび第2の暗号小鍵を暗号ファイルに格納する。ユーザが暗号文データを復号するときには、ユーザ固有鍵を用いて第1の暗号化鍵を復号することにより使捨鍵を得る。ときには、秘密鍵を用いて第2の暗号化鍵を復号することにより使捨鍵を得る。ときには、秘密鍵を用いて第2の暗号化鍵を復号することにより使捨鍵を得る。使捨鍵を用いて暗号文データを平文データに復号する。使捨鍵を用いて暗号文データを平文データに復号する。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 平文データを暗号化するために用いられ るデータ暗号用鍵を用いて平文データから暗号文データ を生成するデータ暗号化手段、上記データ暗号化手段に おいて用いられるデータ暗号用鍵を、ユーザ固有鍵を用 いて暗号化して第1の暗号化鍵を生成する第1の暗号化 鍵生成手段、および上記データ暗号化手段において用い られるデータ暗号用鍵を、公開鍵を用いて暗号化して第 2の暗号化鍵を生成する第2の暗号化鍵生成手段、を備 えた暗号化装置。

1

【請求項2】 上記データ暗号用鍵を生成する暗号用鍵 生成手段をさらに備え、上記データ暗号化手段が、上記 暗号用鍵生成手段により生成されたデータ暗号用鍵を用 いて上記平文データから上記暗号文データを生成するも のである、請求項1に記載の暗号化装置。

【請求項3】 上記ユーザ固有鍵を生成するユーザ固有 鍵生成手段をさらに備え、上記第1の暗号化鍵生成手段 が、上記ユーザ固有鍵生成手段により生成されたユーザ 固有鍵を用いて上記第1の暗号化鍵を生成するものであ る. 請求項1 に記載の暗号化装置。

【請求項4】 上記ユーザ固有鍵を用いて上記第1の暗 号化鍵を復号し、上記データ暗号用鍵を得る第1の暗号 化鍵復号手段、および上記第1の暗号化鍵復号手段によ る復号により得られた上記データ暗号用鍵を用いて上記 暗号文データを平文データに復号するデータ復号手段、 をさらに備えた請求項1に記載の暗号化装置。

【請求項5】 上記公開鍵に対応する秘密鍵を用いて上 記第2の暗号化鍵を復号し、上記データ暗号用鍵を得る 第2の暗号化鍵復号手段、および上記第2の暗号化鍵復 て暗号文データを平文データに復号するデータ復号手 段,をさらに備えた請求項1に記載の暗号化装置。

【請求項6】 平文データを暗号化するために用いられ るデータ暗号用鍵を用いて平文データから暗号文データ を生成し、上記データ暗号用鍵を、ユーザ固有鍵を用い て暗号化して第1の暗号化鍵を生成し、上記データ暗号 用鍵を、公開鍵を用いて暗号化して第2の暗号化鍵を生 成する、暗号化方法。

【請求項7】 平文データを暗号化するために用いられ を生成し、上記データ暗号用鍵を、ユーザ固有鍵を用い て暗号化して第1の暗号化鍵を生成し、上記データ暗号 用鍵を, 公開鍵を用いて暗号化して第2の暗号化鍵を生 成するように暗号化装置のコンピュータを制御するため のプログラムを格納したコンピュータが読み取り可能な 記録媒体。

【請求項8】 ユーザ固有鍵を用いて上記第1の暗号化 鍵を復号して上記データ暗号用鍵を得、復号により得ら れたデータ暗号用鍵を用いて上記暗号文データを上記平 文データに復号する、請求項7に記載のコンピュータが 50 上記ユーザ固有鍵を用いて暗号文データを平文データに

読み取り可能な記録媒体。

【請求項9】 上記公開鍵に対応する秘密鍵を用いて、 上記第2の暗号化鍵を復号して、上記暗号用鍵を得、復 号により得られたデータ暗号用鍵で上記暗号文データを 平文データに復号する,請求項7に記載のコンピュータ が読み取り可能な記録媒体。

【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【技術分野】この発明は、暗号化装置および暗号化方法 10 ならびにコンピュータが読み取り可能な記録媒体に関す る。

#### [0002]

【発明の背景】暗号装置における平文の暗号化および暗 号文の復号には、共通鍵暗号システムによるものと、公 開鍵暗号システムによるのとが知られている。

【0003】共通鍵暗号システムでは、平文の暗号化に 用いる鍵と暗号文の復号に用いる鍵とが同一である。

【0004】公開鍵暗号システムでは、公開鍵を用いて 平文を暗号化し、暗号化に用いられた鍵と対をなす秘密 20 鍵を用いて暗号文を復号する。

【0005】このような暗号システムにおいては政府か ら暗号文の復号のための鍵を要求された場合に、その要 求に応じることが可能にすることが望まれている。

#### [00006]

【発明の開示】この発明は、必要に応じて第三者が暗号 文を復号できるようにすることを目的とする。

【0007】この発明による暗号復号装置は、平文デー タを暗号化するために用いられるデータ暗号用鍵を用い て平文データから暗号文データを生成するデータ暗号化 号手段による復号により得られたデータ暗号用鍵を用い 30 段、上記データ暗号化手段において用いられるデータ暗 号用鍵を、ユーザ固有鍵を用いて暗号化して第1の暗号 化鍵を生成する第1の暗号化鍵生成手段, および上記デ 一タ暗号化手段において用いられるデータ暗号用鍵を、 公開鍵を用いて暗号化して第2の暗号化鍵を生成する第 2の暗号化鍵生成手段を備えていることを特徴とする。 【0008】この発明は、上記暗号化装置に適した方法 も提供している。すなわち、平文データを暗号化するた めに用いられるデータ暗号用鍵を用いて平文データから 暗号文データを生成し、上記データ暗号用鍵を、ユーザ るデータ暗号用鍵を用いて平文データから暗号文データ 40 固有鍵を用いて暗号化して第1の暗号化鍵を生成し、上 記データ暗号用鍵を、公開鍵を用いて暗号化して第2の 暗号化鍵を生成する暗号化方法である。

> 【0009】この発明において平文データが暗号化され た暗号文データを平文データに復号するときは、上記ユ 一ザ固有鍵を用いて上記第1の暗号化鍵を復号し、上記 データ暗号用鍵を得る。得られたデータ暗号用鍵を用い て暗号文データが平文データに復号される。

> 【0010】上記ユーザ固有鍵は,通常は暗号文データ を生成したユーザが管理する。上述のようにユーザは、

復号できる。

【0011】上記秘密鍵は、通常は、メーカ、販売店が 管理し、メーカ、販売店から寄託された第三者は、上記 秘密鍵を用いて暗号文データを平文データに復号でき

【0012】平文データを暗号文データに暗号化すると きに用いられるデータ暗号用鍵は、平文データを暗号化 するごとに新たに生成されるような上記使捨鍵であるこ とが好ましい。暗号化されるごとに使捨鍵が生成され、 生成された使捨鍵を用いて平文データが暗号化されるの 10 のIDとされる(ステップ14)。また、第2の乱数がユ で、特定の暗号用鍵を用いて暗号文データを生成する場 合に比べ復号する権限のない者により暗号文データが復 号されてしまう危険を低くできる。このため暗号文デー タの機密性を向上させることができる。

【0013】上記データ暗号用鍵または上記ユーザ固有 鍵を生成し、生成された上記データ暗号用鍵またはユー ザ固有鍵を用いて上記平文データから暗号文データを生 成してもよい。

[0014]

装置の電気的構成を示すブロック図である。

【0015】暗号化復号装置は、コンピュータ1を含 む。コンピュータ1にはデータを表示するための表示装 置2、バスを介して入力を受け付けるための入力装置 (キーボード、マウスなど) 3、データを一時記憶する ための外部記憶装置4、ならびにフロッピィ・ディスク FDに記録されたデータを読みとり、かつFDにデータ を記録する第1のFDドライブ5および第2のFDドラ イブ6が接続されている。

置のユーザが平文データを暗号化し、暗号化によって得 られた暗号文データをユーザが復号できるとともに、ユ ーザ以外の特定の秘密鍵を寄託された第三者が暗号文デ ータを復号できる。

【0017】図2は、暗号化復号装置によって実行され る暗号化処理の概要を鍵の働きを中心に示すものであ る。図3は、ユーザによって実行される復号処理の概要 を鍵の働きを中心に示すものであり、図4は、ユーザ以 外の秘密鍵を寄託された第三者によって実行される復号 処理の概要を鍵の働きを中心の示すものである。図5お 40 とにより第2の暗号化鏈が生成される。 よび図6は、ユーザによって実行される暗号化復号処理 の手順を示すフローチャート、図7は、秘密鍵を寄託さ れた第三者によって実行される復号処理の手順を示すフ ローチャートである。

【0018】まずユーザによって実行される暗号化復号 処理について説明する。

【0019】図1、図2、図5および図6を参照して、 ユーザによって第1のFDドライブ5に暗号化復号プロ グラムが格納された第1のFDが装着される。第1のF

るかどうかが判定される(ステップ11)。

【0020】第1のFDが初期化されていなければ(ス テップ11でNO),入力装置3からユーザの名前が入力 される(ステップ12)。また、第1のFDから読みと られた暗号化復号プログラムにしたがってコンピュータ 1において第1の乱数および第2の乱数が生成される (ステップ13)。

【0021】入力装置3から入力された名前を表すデー タと生成された第1の乱数を表すデータとがユーザ固有 ーザ固有鍵とされる(ステップ15)。

【0022】ステップ12から15の処理によりFDの 初期化が終了する。

【0023】第1のFDドライブ5に装着された第1の FDがすでに初期化されていると(ステップ11でYES ステップ12から15の処理はスキップされる。

【0024】FDの初期化処理が終了する、または初期 化済みのFDが第1のFDドライブ5に装着されると、 外部記憶装置4 に記憶されているファイルが読み込まれ 【実施例の説明】図1は,この実施例による暗号化復号 20 る(ステップ16)。読み込まれたファイルが平文デー タを表すものかどうかが判断される(ステップ17)。 平文データであれば (ステップ 1 7 でYES ), 暗号化処 理が実行される(ステップ18から22)。平文データ でなければ(ステップ17でNO), 復号処理が実行され る(ステップ23から26)。

【0025】平文データの暗号化を実行する場合には、 暗号化に用いる使捨鍵を生成するために乱数が生成され る(ステップ18)。生成された乱数が使捨鍵となる。 生成された使捨鍵を用いて外部記憶装置4から読み出さ 【0016】暗号化復号装置においては、暗号化復号装 30 れた平文データが暗号化される。この暗号化により暗号 文データが生成される(ステップ19)。

> 【0026】生成されたユーザ固有鍵を用いて使捨鍵が 暗号化される(ステップ20)。ユーザ固有鍵を用いて 使捨鍵が暗号化されることにより第1の暗号化鍵が生成 される。

> 【0027】さらに、第1のFDに記憶されている暗号 化復号プログラムにもとづいて公開鍵が読み出される。 読み出された公開鍵を用いて使捨鍵が暗号化される(ス テップ21)。公開鍵を用いて使捨鍵が暗号化されるこ

> 【0028】ユーザID、第1の暗号化鍵、第2の暗号化 鍵および暗号文データが暗号ファイルとして外部記憶装 置4に格納される(ステップ22)。また第1のFDに 記憶されている暗号化復号プログラムのバージョンを表 す情報も暗号ファイルに記憶される。

> 【0029】次に生成された暗号文データをユーザが復 号する処理について説明する。ユーザによる復号も、第 1のFDに記憶されている暗号化復号プログラムにした がって実行される。

Dドライブ5に装着された第1のFDが初期化されてい 50 【0030】主に図3および図6を参照して外部記憶装

置4から暗号ファイルが読み出される(ステップ17で NO )。暗号ファイルが読み出されると、ユーザは入力 装置3からユーザIDを入力する。暗号ファイルに格納さ れているバージョン情報およびユーザIDと、第1のFD に記憶されているバージョン情報およびユーザが入力し たユーザIDとが一致するかどうかが判断される(ステッ ブ23)。

【0031】一致すると、第1のFDに記憶されている ユーザ固有鍵を用いて第1の暗号化鍵が復号される(ス テップ24)。これにより平文データを暗号化するのに 10 る(ステップ35)。この復号により平文データが生成 用いられた使捨鍵が生成される。

【0032】使捨鍵が生成されると、生成された使捨鍵 を用いて暗号文データが平文データに復号される(ステ ップ25)。生成された平文データは表示装置2に与え られ、平文データによって表される平文が表示装置上に 表示される(ステップ26)。

【0033】バージョン情報およびユーザIDが一致しな いと (ステップ23でNO). そのバージョン情報が格納 されている暗号ファイルに含まれる暗号文データを復号 3) .

【0034】との実施例による暗号化復号装置は、暗号 化を実行したユーザが暗号文データを復号することがで きるだけでなく、ユーザ以外の秘密鍵を寄託された第三 者もユーザが暗号化した暗号文データを復号することが

【0035】次にユーザによって暗号化された暗号文デ ータを秘密鍵を寄託された第三者が復号する場合につい て説明する。

【0036】ここでは、図1に示す暗号化復号装置を用 30 文データの機密性を高く保持することができる。 いて秘密鍵を寄託された第三者が暗号文データを平文デ ータに復号するものとする。もちろん、秘密鍵を寄託さ れた第三者が有する復号装置を用いて暗号文データを復 号することができるのはいうまでもない。公開鍵方式に よる復号ブログラムおよび暗号化復号装置において第2 の暗号化鍵の生成に用いられた公開鍵に対応する秘密鍵 が記憶されているFDが第2のFDドライブ6に装着さ れる。第2のFDドライブ6に装着されたFDに記憶さ れている復号プログラムにしたがって復号処理が実行さ れる。

【0037】図4および図7を参照して、外部記憶装置 4に暗号ファイルが記憶されている。外部記憶装置4か ら暗号ファイルが読み出され(ステップ31),読み出 されたファイルが暗号文データかどうかが判断される (ステップ32)。

【0038】暗号ファイルの場合(ステップ32),暗 号ファイルに記憶された暗号プログラムのバージョン情 報とユーザIDが、復号プログラムのバージョン情報とユ ーザIDと一致するかどうかが判定される(ステップ3 3).

【0039】一致すると(ステップ34), 暗号ファイ ルに記憶されている第2の暗号化鍵が読み出される。ま た第2のFDに記憶されている秘密鍵が読み出される。 第2のFDから読み出された秘密鍵を用いて、暗号ファ イルから読み出された第2の暗号化鍵が復号される(ス テップ34)。これにより平文データを暗号文データに 暗号化するときに用いられた使捨鍵が生成される。

6

【0040】暗号ファイルから暗号文データが読み出さ れ、生成された使捨鍵を用いて暗号文データが復号され される。

【0041】生成された平文データによって表される平 文が表示装置4に表示される(ステップ36)。暗号文 データを生成したユーザが暗号文データを平文データに 復号するためのユーザ固有鍵がわからなくなってもユー ザ以外の秘密鍵を寄託された第三者が暗号文データを復 号することができる。

【〇〇42】暗号ファイルから読み出した暗号文データ を生成したときの暗号化プログラムのバージョンと第2 できずに表示装置4にエラーが表示される(ステップ2 20 のFDドライブ6に装着された第2のFDに記憶されて いる復号プログラムのバージョンとが一致しないときに は復号ができない。このときには、表示装置4には復号 ができないことを示すエラーが表示される(ステップ3 7).

> 【0043】上述の実施例においては、暗号ファイルは 外部記憶装置4 に記憶されているが、FDに記憶するよ うにしてもよい。

> 【0044】また、秘密鍵を寄託された第三者による暗 号文データの復号は公開鍵方式を用いているので、暗号

【図面の簡単な説明】

【図1】暗号化復号装置の電気的構成を示すブロック図 である。

【図2】暗号化の概要を示す。

【図3】ユーザによる復号の概要を示す。

【図4】ユーザ以外の秘密鍵を寄託された第三者による 復号の概要を示す。

【図5】 ユーザによる暗号化復号処理の手順を示すフロ ーチャートである。

40 【図6】ユーザによる暗号化復号処理の手順を示すフロ ーチャートである。

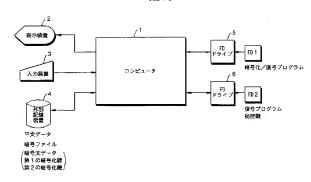
【図7】秘密鍵を寄託された第三者による復号処理の手 順を示すフローチャートである。

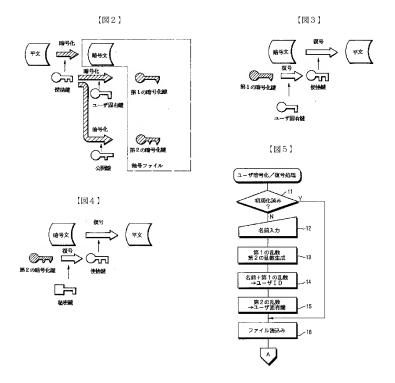
【符号の説明】

- 1 コンピュータ
- 2 表示装置
- 3 入力装置
- 4 外部記憶装置
- 5. 6 FDドライブ

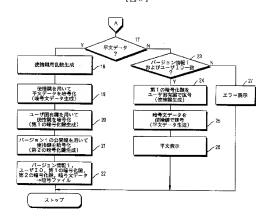
50

【図1】

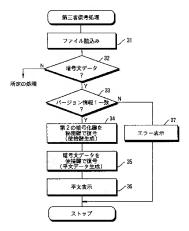




【図6】



# [図7]



フロントページの続き

(51)Int.Cl.6

識別記号

FΙ

H O 4 L 9/00 6 O 1 E